(19)日本国特許庁(JP)

(12)公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開平11-127438

(43)公開日 平成11年(1999)5月11日

(51) Int. Cl. 6

H 0 4 N

7/32

識別記号

FΙ

H 0 4 N 7/137

Z

審査請求 未請求 請求項の数7

OL

(全10頁)

(21)出願番号

特願平9-288622

(22)出願日

平成9年(1997)10月21日

(71)出願人 000003078

株式会社東芝

神奈川県川崎市幸区堀川町72番地

(72) 発明者 石 渡 俊 一

神奈川県川崎市幸区堀川町580番1号 株式

会社東芝半導体システム技術センター内

(74)代理人 弁理士 佐藤 一雄 (外3名)

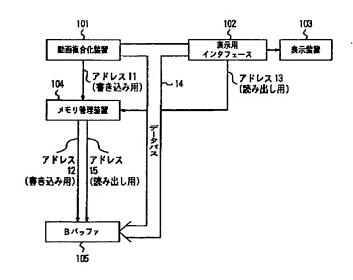
(54)【発明の名称】動画復号化装置用メモリ管理方法及びその装置

(57)【要約】

(修正有)

【課題】 動画復号結果をBバッファに格納し、その読み出しアドレス管理によりBバッファ容量を1フレームより減少させる。

【解決手段】 メモリ管理装置104は復号結果をBバッファ105に書き込む時に、復号化装置101の復号結果のアドレスをBバッファのアドレス12に書き換え、読み出す場合は表示用インターフェース102から出された画像領域のアドレス13をメモリ領域の15に書き換える。このアドレス書換えは、Bバッファを16行の小容量単位で書き込むことに因る。メモリ管理装置には16行の容量を単位とする22個のエントリを有し、エントリ毎にフレーム番号、フィールド番号、画像領域番号、有効フラグを格納する管理テーブルを有し、復号結果の書き込み読み出しは、画像領域とテーブルレジスタのそれらを比較し、全て一致するエントリーに対応するアドレスを出力するようにする。



30

【特許請求の範囲】

【請求項1】Bピクチャの復号化結果をBバッファに書 き込んで読み出すときのアドレスを管理するメモリ管理 方法であって、

Bピクチャの画像領域を、1/4・フレームよりも小さ い所定行毎に分割し、この所定行を単位として前記Bバ ッファの異なるメモリ領域に格納するため、前記メモリ 領域と同数のエントリを有し、このエントリ毎にフレー ム番号、フィールド番号、画像領域番号、有効フラグを 格納することが可能なBバッファ管理テーブルをレジス 10 夕に設定しておき、

前記メモリ領域の確保を行うため、前記所定行を単位と してBピクチャを復号化する毎に前記有効フラグを参照 して空いている前記メモリ領域を探し、このメモリ領域 に対応する前記エントリに当該フレーム番号、フィール ド番号、画像領域番号を格納して有効フラグをセットす るステップと、

Bピクチャの復号化結果を前記所定行を単位として前記 Bバッファの前記メモリ領域に書き込み又は読み出す場 合、当該復号化結果の画像領域に対応するフレーム番 号、フィールド番号、画像領域番号と、前記Bバッファ 管理テーブルに格納されたフレーム番号、フィールド番 号及び画像領域番号とを比較し、全て一致するエントリ に対応するアドレスを前記Bバッファに与えて、対応す るメモリ領域に書き込み又は読み出すステップと、

前記Bバッファに格納された復号化結果を前記所定行を 単位として読み出して表示する場合、表示中又は表示が 終了した復号化結果の画像領域に対応するフレーム番 号、フィールド番号、画像領域番号と、前記Bバッファ 管理テーブルに格納されたフレーム番号、フィールド番 号及び画像領域番号とを比較し、全て一致するエントリ の前記有効フラグをリセットし、このエントリに対応す る前記メモリ領域を表示終了後に開放するステップと、 を備えることを特徴とする動画復号化装置用メモリ管理 方法。

【請求項2】前記Bバッファに格納された復号化結果を 読み出して表示するステップにおいて、表示中又は表示 が終了した復号化結果の画像領域に対応するフレーム番 号及び画像領域番号と、Bバッファ管理テーブルに格納 されたフレーム番号及び画像領域番号とを比較し、全て 一致する場合には、フィールド番号の一致又は不一致に かかわらずこのエントリの前記有効フラグをリセット し、このエントリに対応する当該フィールドの全メモリ 領域を表示終了後に開放するステップをさらに備えるこ とを特徴とする請求項1記載の動画復号化装置用メモリ 管理方法。

【請求項3】前記Bバッファに格納された復号化結果を 読み出して表示するステップにおいて、表示中又は表示 が終了した復号化結果の画像領域に対応するフレーム番 号及びフィールド番号と、Bバッファ管理テーブルに格 50 号と比較し、全て一致する場合には、フィールド番号の

納されたフレーム番号及びフィールド番号とを比較し、 全て一致する場合には、画像領域番号の一致又は不一致 にかかわらずこのエントリの前記有効フラグをリセット し、このエントリに対応する当該画像領域の全メモリ領 域を表示終了後に開放するステップをさらに備えること を特徴とする請求項1又は2記載の動画復号化装置用メ モリ管理方法。

【請求項4】Bピクチャの復号化結果をBバッファに書 き込んで読み出すときのアドレスを管理するメモリ管理 装置であって、

Bピクチャの画像領域を、1/4・フレームよりも小さ い所定行毎に分割し、この所定行を単位として前記Bバ ッファの異なるメモリ領域に格納するため、前記メモリ 領域と同数のエントリを有し、このエントリ毎にフレー ム番号、フィールド番号、画像領域番号、有効フラグを 書き込むBバッファ管理テーブルを格納するレジスタ

前記エントリ毎に対応して設けられ、前記メモリ領域の 確保を行うため、前記所定行を単位としてBピクチャを 復号化する毎に前記有効フラグを参照して空いている前 記メモリ領域を探し、このメモリ領域に対応する前記エ ントリに当該フレーム番号、フィールド番号、画像領域 番号を格納して有効フラグをセットするメモリ領域確保 手段と、

前記エントリ毎に対応して設けられ、Bピクチャの復号 化結果を前記所定行を単位として前記Bバッファの前記 メモリ領域に書き込み又は読み出す場合、当該復号化結 果の画像領域に対応するフレーム番号、フィールド番 号、画像領域番号を入力され、Bバッファ管理テーブル に格納されたフレーム番号、フィールド番号及び画像領 域番号と比較して、全て一致するエントリに対応する前 記メモリ領域を示すアドレスを前記Bバッファに出力す ることによって、前記復号化結果を書き込ませ又は出力 させるアドレス変換手段と、

前記エントリ毎に対応して設けられ、前記Bバッファに 格納された復号化結果を前記所定行を単位として読み出 して表示する場合、表示中又は表示が終了した復号化結 果の画像領域に対応するフレーム番号、フィールド番 号、画像領域番号を入力され、Bバッファ管理テーブル に格納されたフレーム番号、フィールド番号及び画像領 40 域番号と比較し、全て一致するエントリの前記有効フラ グをリセットし、このエントリに対応する前記メモリ領 域を表示終了後に開放させるメモリ領域開放手段と、 を備えることを特徴とする動画復号化装置用メモリ管理

【請求項5】前記メモリ領域開放手段は、さらに、表示 中又は表示が終了した復号化結果の画像領域に対応する フレーム番号及び画像領域番号を入力され、Bバッファ 管理テーブルに格納されたフレーム番号及び画像領域番

一致又は不一致にかかわらずこのエントリの前記有効フ ラグをリセットし、このエントリに対応する当該フィー ルドの全メモリ領域を表示終了後に開放する手段を備え ることを特徴とする請求項4記載の動画復号化装置用メ モリ管理装置。

【請求項6】前記メモリ領域開放手段は、さらに、表示 中又は表示が終了した復号化結果の画像領域に対応する フレーム番号及びフィールド番号を入力され、Bバッフ ァ管理テーブルに格納されたフレーム番号及びフィール ド番号と比較し、全て一致する場合には、画像領域番号 の一致又は不一致にかかわらずこのエントリの前記有効 フラグをリセットし、このエントリに対応する当該画像 領域の全メモリ領域を表示終了後に開放する手段を備え ることを特徴とする請求項4又は5記載の動画復号化装 置用メモリ管理装置。

【請求項7】前記アドレス変換手段は、前記エントリ毎 に対応して設けられた比較手段であって、前記Bバッフ アに書き込み又は読み出しを行う復号化結果の画像領域 に対応するフレーム番号、フィールド番号、画像領域番 号をそれぞれ入力され、前記レジスタに格納された前記 Bバッファ管理テーブルにおける対応するエントリのフ レーム番号、フィールド番号、画像領域番号とを比較し て比較結果を出力する、前記比較手段と、

前記エントリ毎の前記比較手段からそれぞれ比較結果を 与えられ、前記フレーム番号、フィールド番号、画像領 域番号の全てが一致したエントリに対応する前記メモリ 領域を示すアドレスを出力するアドレス出力手段と、 を有することを特徴とする請求項4乃至6のいずれかに 記載された動画復号化装置用メモリ管理装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、動画を復号化する 装置において用いられるメモリ管理方法及びその装置に 関する。

[0002]

【従来の技術】MPEG (Motion Picture Experts Gro up) 等の動画像圧縮方式では、時間的に前後に位置する それぞれの画像との相関関係を利用して圧縮された画像 を、Bピクチャという。このようにして圧縮され、DV D (Digital Video Disc) 等に記録されたBピクチャ を、TVモニタ装置等を用いて再生するときには、一時 的にバッファメモリに保存する必要がある。従来は、バ ッファメモリとして次のような容量が必要とされてい た。

【0003】(1) 順次走査から飛び越し走査へ変換 するために必要な容量

順次走査の形式で圧縮された画像を復号化し、TVモニ 夕装置を用いて表示するときは、順次走査から飛び越し 走査に変換する必要がある。この変換を行うためには、 0.5フレーム分の容量が必要となる。

【0004】(2) マクロブロックからラスタスキャ ン順へ変換するために必要な容量

MPEG方式では、マクロブロックと称される横16画 素、縦16画素の領域を単位として圧縮が行われる。し かし、TVモニタ装置で表示するときはラスタスキャン 順にデータを読み出さなくてはならない。このような変 換のために、少なくとも16行分の容量が必要となる。 【0005】しかし、従来はこのようなBバッファに要 求される理論上の最小値を実現するためには、メモリを 管理するための制御回路の構成が複雑化し回路規模が大 型化し過ぎるため、1フレーム分のBバッファを用いる ということで、妥協されていた。図6に、復号化された Bピクチャと、このBピクチャを格納するBバッファと の関係を示す。

【0006】Bピクチャは、復号化された後はトップフ ィールドとポトムフィールドとに分けられる。PAL方 式では、トップフィールドは144行の上半分の復号化 結果と、144行の下半分の復号化結果とに分かれてお り、同様にボトムフィールドは144行の上半分の復号 20 化結果と144行の下半分の復号化結果とに分かれてい る。このような構成を有する1フレーム分のBピクチャ を、144行分の容量を持つ4つのメモリ領域0~3を 有し、全体として1フレーム分の容量を持つBバッファ に格納していた。

【0007】図7に、メモリ領域0~3を有するBバッ ファにBピクチャを書き込むときの手順及び読み出すた めの手順を示す。図7(a)のように、メモリ領域0に トップフィールドの上半分の復号化結果を書き込み、次 にメモリ領域2にボトムフィールドの上半分の復号化結 30 果を書き込む。次に、図7 (b) のように、メモリ領域 0に書き込まれたトップフィールドの上半分の復号化結 果とメモリ領域2に書き込まれたボトムフィールドの上 半分の復号化結果とを読み出す。この読み出し動作と並 行して、領域1にトップフィールドの下半分の復号化結 果を書き込み、次にメモリ領域2にボトムフィールドの 上半分の復号化結果を書き込む。図7(c)のように、 メモリ領域1に書き込まれたトップフィールドの下半分 の復号化結果とメモリ領域3に書き込まれたボトムフィ ールドの下半分の復号化結果とを読み出す。この読み出 し動作と並行して、メモリ領域0にトップフィールドの 上半分の復号化結果を書き込み、次にメモリ領域2にボ トムフィールドの上半分の復号化結果を書き込む。

[0008]

40

【発明が解決しようとする課題】しかし、MPEGの動 画像の復号化のみならず、音声の復号化結果を格納する メモリも、Bバッファと合わせて一つのLSIに集積化 する要求が高まっている。このような集積化を行うとな ると、16MビットのメモリではBバッファと音声復号 化結果格納用メモリとを収納することが不可能となる。 50 この問題を解決するためには、次の3通りの対策が考え られる。

【0009】(a) 64Mピットのメモリを1個用い る。

- (b) 16Mビットのメモリを2個用いる。
- (c) Bピクチャ格納用のメモリ領域の容量を、1フレーム分よりも減少させる。

【0010】対策(a)及び(b)は、明らかにコストの増大を招くので好ましくない。対策(c)は、従来は上述したような手順でBピクチャの書き込み及び表示用の読み出しを行っていたので、1フレームよりも少ない 10容量でBバッファを構成することはできなかった。

【0011】本発明は上記事情に鑑みてなされたもので、動画復号化結果をBバッファに格納し読み出すときのアドレスを管理することで、Bバッファの容量を1フレームよりも減少させることが可能な動画復号化装置用メモリ管理方法及びその装置を提供することを目的とする。

[0012]

【課題を解決するための手段】本発明の動画復号化装置 用メモリ管理方法は、Bピクチャの画像領域を、1/4 ・フレームよりも小さい所定行毎に分割し、この所定行 を単位として前記Bバッファの異なるメモリ領域に格納 するため、前記メモリ領域と同数のエントリを有し、こ のエントリ毎にフレーム番号、フィールド番号、画像領 域番号、有効フラグを格納することが可能なBバッファ 管理テーブルをレジスタに設定しておき、前記メモリ領 域の確保を行うため、前記所定行を単位としてBピクチ ャを復号化する毎に前記有効フラグを参照して空いてい る前記メモリ領域を探し、このメモリ領域に対応する前 記エントリに当該フレーム番号、フィールド番号、画像 領域番号を格納して有効フラグをセットするステップ と、Bビクチャの復号化結果を前記所定行を単位として 前記Bバッファの前記メモリ領域に書き込み又は読み出 す場合、当該復号化結果の画像領域に対応するフレーム 番号、フィールド番号、画像領域番号と、前記Bバッフ ァ管理テーブルに格納されたフレーム番号、フィールド 番号及び画像領域番号とを比較し、全て一致するエント リに対応するアドレスを前記Bバッファに与えて、対応 するメモリ領域に書き込み又は読み出すステップと、前 記Bバッファに格納された復号化結果を前記所定行を単 位として読み出して表示する場合、表示中又は表示が終 了した復号化結果の画像領域に対応するフレーム番号、 フィールド番号、画像領域番号と、前記Bパッファ管理 テーブルに格納されたフレーム番号、フィールド番号及 び画像領域番号とを比較し、全て一致するエントリの前 記有効フラグをリセットし、このエントリに対応する前 記メモリ領域を表示終了後に開放するステップとを備え ることを特徴とする。

【0013】ここで、前記Bバッファに格納された復号 化結果を読み出して表示するステップにおいて、表示中 50

又は表示が終了した復号化結果の画像領域に対応するフレーム番号及び画像領域番号と、Bバッファ管理テーブルに格納されたフレーム番号及び画像領域番号とを比較し、全て一致する場合には、フィールド番号の一致又は不一致にかかわらずこのエントリの前記有効フラグをリセットし、このエントリに対応する当該フィールドの全メモリ領域を表示終了後に開放するステップをさらに備えてもよい。

【0014】あるいは、復号化結果を読み出して表示するステップにおいて、表示中又は表示が終了した復号化結果の画像領域に対応するフレーム番号及びフィールド番号と、Bバッファ管理テーブルに格納されたフレーム番号及びフィールド番号とを比較し、全て一致する場合には、画像領域番号の一致又は不一致にかかわらずこのエントリの前記有効フラグをリセットし、このエントリに対応する当該画像領域の全メモリ領域を表示終了後に開放するステップをさらに備えてもよい。

【0015】本発明のメモリ管理装置は、Bビクチャの 画像領域を、1/4・フレームよりも小さい所定行毎に 分割し、この所定行を単位として前記Bバッファの異な るメモリ領域に格納するため、前記メモリ領域と同数の エントリを有し、このエントリ毎にフレーム番号、フィ ールド番号、画像領域番号、有効フラグを書き込むBバ ッファ管理テーブルを格納するレジスタと、前記エント リ毎に対応して設けられ、前記メモリ領域の確保を行う ため、前記所定行を単位としてBピクチャを復号化する 毎に前記有効フラグを参照して空いている前記メモリ領 域を探し、このメモリ領域に対応する前記エントリに当 該フレーム番号、フィールド番号、画像領域番号を格納 して有効フラグをセットするメモリ領域確保手段と、前 記エントリ毎に対応して設けられ、Bピクチャの復号化 結果を前記所定行を単位として前記Bバッファの前記メ モリ領域に書き込み又は読み出す場合、当該復号化結果 の画像領域に対応するフレーム番号、フィールド番号、 画像領域番号を入力され、Bバッファ管理テーブルに格 納されたフレーム番号、フィールド番号及び画像領域番 号と比較して、全て一致するエントリに対応する前記メ モリ領域を示すアドレスを前記Bバッファに出力するこ とによって、前記復号化結果を書き込ませ又は出力させ るアドレス変換手段と、前記エントリ毎に対応して設け 40 られ、前記Bバッファに格納された復号化結果を前記所 定行を単位として読み出して表示する場合、表示中又は 表示が終了した復号化結果の画像領域に対応するフレー ム番号、フィールド番号、画像領域番号を入力され、B バッファ管理テーブルに格納されたフレーム番号、フィ ールド番号及び画像領域番号と比較し、全て一致するエ ントリの前記有効フラグをリセットし、このエントリに 対応する前記メモリ領域を表示終了後に開放させるメモ リ領域開放手段とを備えることを特徴としている。

) 【0016】ここで、前記メモリ領域開放手段は、さら

10

に表示中又は表示が終了した復号化結果の画像領域に対 応するフレーム番号及び画像領域番号を入力され、Bバ ッファ管理テーブルに格納されたフレーム番号及び画像 領域番号と比較し、全て一致する場合には、フィールド 番号の一致又は不一致にかかわらずこのエントリの前記 有効フラグをリセットし、このエントリに対応する当該 フィールドの全メモリ領域を表示終了後に開放する手段 を備えてもよい。

【0017】あるいは、前記メモリ領域開放手段はさら に、表示中又は表示が終了した復号化結果の画像領域に 対応するフレーム番号及びフィールド番号を入力され、 Bバッファ管理テーブルに格納されたフレーム番号及び フィールド番号と比較し、全て一致する場合には、画像 領域番号の一致又は不一致にかかわらずこのエントリの 前記有効フラグをリセットし、このエントリに対応する 当該画像領域の全メモリ領域を表示終了後に開放する手 段を備えてもよい。

【0018】ここで、前記アドレス変換手段は、前記エ ントリ毎に対応して設けられた比較手段であって、前記 Bバッファに書き込み又は読み出しを行う復号化結果の 画像領域に対応するフレーム番号、フィールド番号、画 像領域番号をそれぞれ入力され、前記レジスタに格納さ れた前記Bバッファ管理テーブルにおける対応するエン トリのフレーム番号、フィールド番号、画像領域番号と を比較して比較結果を出力する前記比較手段と、前記エ ントリ毎の前記比較手段からそれぞれ比較結果を与えら れ、前記フレーム番号、フィールド番号、画像領域番号 の全てが一致したエントリに対応する前記メモリ領域を 示すアドレスを出力するアドレス出力手段とを有しても よい。

[0019]

ort of

【発明の実施の形態】以下、本発明の一実施の形態につ いて図面を参照して説明する。

【0020】図2に、復号化された結果を一旦Bバッフ ァ105に格納した後、表示するときに用いられるシス テムの構成と、このシステムに用いられる本実施の形態 によるメモリ管理装置104との接続関係を示す。

【0021】メモリ管理装置104は、動画復号化装置 101がBピクチャの新たな画像領域の復号化を開始す るに先立って、この画像領域を格納するためのBバッフ ァ105のメモリ領域の確保を行う。即ち、Bバッファ 105のメモリ領域のうち空いている領域を探し、後述 するBバッファ管理テーブルにおける空いていたメモリ 領域に対応するエントリ内に、この画像領域のアドレス を示す番号を書き込む。

【0022】動画復号化装置101は、MPEG方式等 により圧縮された動画であるBピクチャを与えられて復 号化し、復号化結果をデータバス14に転送する。さら に、動画復号化装置101は復号化結果をBバッファ1 05に書き込む時に、復号化結果の画像領域を示すアド 50 書き込み、さらにボトムフィールドの上半分を書き込む

レス11をメモリ管理装置104に出力する。メモリ管 理装置104は、与えられたアドレス11に対し、Bバ ッファ管理テーブルを用いて後述するようなアドレス変 換処理を行って変換したアドレス12をBバッファ10 5に与える。Bバッファ105は、与えられたアドレス 12に示されたメモリ領域に、データバス14から転送 されてきた復号化結果を格納する。

【0023】 - 旦Bバッファ105 に格納された復号化 結果は、表示用インタフェース102を介して表示装置 103において表示される。表示用インタフェース10 2から、読み出し時に画像領域を示すアドレス13が出 力されメモリ管理装置104に与えられる。メモリ管理 装置104から、メモリ領域を示すように書き換えられ たアドレス15がBバッファ105に与えられ、このア ドレス15に示されるメモリ領域に格納された復号化結 果が読み出され、データバス14を介して表示用インタ フェース102に出力される。そして、表示用インタフ ェース102を介して復号化結果が表示装置103に与 えられ、表示される。

【0024】ここで、メモリ管理装置104は、動画復 号化結果をBバッファ105に書き込む場合に、動画復 号化装置101から出力された復号化結果の画像領域を 示すアドレス11を、Bバッファのメモリ領域を示すア ドレス12に書き換え、格納した動画復号化結果を読み 出す場合に、表示用インタフェース102から出力され た画像領域を示すアドレス13をメモリ領域を示すアド レス15に書き換える点に特徴がある。このアドレスの 書き換えは、図4に示されたように復号化結果を16行 という小さい容量を単位としてBバッファ105に書き 30 込むことに基づいている。復号化結果は、上述したよう にトップフィールドとボトムフィールドに分けてBバッ ファに書き込む。Bバッファ105は、16行分の容量 を持つメモリ領域 0、1、2、…、21に分かれてい

【0025】トップフィールドにおける最初の16行を 単位とする画像領域Oの復号化結果を、Bバッファ10 6のメモリ領域0に書き込む。次に、ボトムフィールド の画像領域Oの復号化結果を、Bバッファ106のメモ リ領域1に書き込む。トップフィールドの画像領域1の 復号化結果を、Bバッファ106のメモリ領域2に書き 込む。ボトムフィールドの画像領域1の復号化結果を、 Bバッファ106のメモリ領域3に書き込む。

【0026】従来は、図5及び図6に示されたように、 トップフィールド及びボトムフィールドをそれぞれ上下 に2分割し、この上半分及び下半分を一単位としてBバ ッファに書き込んでいた。しかし、トップフィールド又 はボトムフィールドのそれぞれ上半分又は下半分は、1 44行というように容量が大きい。従って、図7に示さ れたようにトップフィールドの上半分をメモリ領域0に

ためには、288行分の情報を書き込むだけの長い時間を要する。この書き込みが終了した後でなければ、格納したトップフィールドの上半分とボトムフィールドの上半分を読み出し表示することができず、さらに次のトップフィールドの下半分とボトムフィールドの下半分の書き込みも開始することはできない。このように、従来は復号化結果をBバッファに書き込むときの単位が144行というように大きいため、書き込みが終了して読み出

しを開始するまでの時間が長く、効率が低かった。
【0027】本実施の形態は、復号化結果をBバッファ 105に書き込むとき及び読み出すときの単位を、16行というように小さく設定し、小さい容量の書き込みが終了するとすぐにこの格納した情報の読み出しが可能になるようにすることで、効率を向上させている。図4にも示されているように、Bバッファ105は、352行(=16行×22)分の容量があればよく、1フレーム(576行)分の容量を必要としていた従来の装置と比較し、約0.6フレーム分の容量で足りる。従って、Bビクチャを格納するBバッファとしてのメモリと、音情報を格納するメモリとを、1チップの16Mビットのメモリで構成することができ、コストの低減が可能である。

【0028】また、書き込み及び読み出しの単位を小さくすると、アドレス管理を行うためのハードウェア構成が複雑化し、回路規模が大きくなるなどの問題が生じるが、本実施の形態によれば後述するように簡易な構成でアドレスを管理することができる。

【0029】図5に、メモリ管理装置104が有するレジスタに格納されるBバッファ管理テーブルの構成を示す。Bバッファ105は、上述のように16行を1単位として書き込み及び読み出しが行われる。そこで、Bバッファ105を管理するためのテーブルは、16行分の容量を単位とする22個のエントリを有し、番地0、

1、2、…、21が割り当てられている。そして、各番地 $0\sim21$ のエントリ毎に、連続する2枚のBフレームを区別するためのフレーム番号、トップ又はボトムフィールドを区別するためのフィールド番号、 $0\sim17$ の復号化結果の画像領域を示す画像領域番号、さらに、当該領域に読み出し前の復号結果が格納されている状態を示す「有効 (Valid)」、まだ格納されていない状態、あるいは格納後に読み出されて新たな復号化結果を書き込んでよい状態を示す「無効 (Invalid)」のいずれかを示す有効フラグが、レジスタに格納される。このようなBバッファ管理テーブルを用いて、メモリ管理装置104が動作する手順について述べる。ここで、メモリ管理装置104の構成の一例を、図1に示す。

【0030】アドレス変換器 $ACC0\sim ACC21$ はそれぞれ同一の構成を備え、Bバッファ管理テーブルのエントリ、即ちBバッファ105のメモリ領域(番地 $0\sim 22$)に対応して設けられている。アドレス変換器AC

10

C 0 を例にとると、マルチプレクサM U X 1 1 、レジス P R 1 1 、比較器 E Q 1 1 を備えている。

【0031】動画復号化装置101がBピクチャの新たな画像領域の復号化を開始するに先立って、メモリ管理装置104が復号化された画像領域を格納するためのBバッファ105内のメモリ領域の確保を行う。Bバッファ管理テーブルにおいて、有効フラグを調べて空いているエントリを探す。このエントリに、復号化結果の画像領域を示すフレーム番号、フィールド番号、画像領域番号を書き込み、有効フラグをセットし、「有効」にする。具体的には、レジスタR11に、マルチプレクサMUX11を介してフレーム番号、フィールド番号、画像領域番号が与えられて、保持される。レジスタR11の出力端子からマルチプレクサMUX11の入力端子に接続された信号線によって、このデータが保持される。

【0032】確保されたBバッファ105内のメモリ領域に、復号化結果を書き込む。動画復号化装置101から、メモリ管理装置104に復号化結果の画像領域を示すアドレス11が与えられる。このアドレス11を、メモリ管理装置104は、上述した手順で確保し、Bバッファ管理テーブルに書き込んだエントリ、即ちメモリ領域に対応する番地j($j=0\sim21$ の整数)を示すアドレス12に変換して、Bバッファ105に与える。これにより、Bバッファ105における対応したメモリ領域に、復号化結果が書き込まれる。

【0033】具体的には、動画復号化装置101から画像領域番号、フレーム番号、フィールド番号が入力され、比較器EQ11においてレジスタR11に保持された画像領域番号、フレーム番号、フィールド番号との比較が行われる。この比較は、エントリ毎に設けられた比較器EQ11によって行われ、エンコーダEC11において全てが一致したエントリに対応した番地j、即ちBバッファ105のメモリ領域を示すアドレスを出力し、Bバッファ105が復号化結果を格納する。

【0034】Bバッファ105に一旦書き込んだ復号化結果を表示のために読み出すときは、以下のようである。メモリ管理装置104が、表示用インタフェース102から画像領域を示すアドレス13を受け取り、Bバッファ105に与えるメモリ領域を示すアドレス105に変換する。

【0035】具体的には、表示用インタフェース102から画像領域番号、フレーム番号、フィールド番号が出力され、各々のアドレス変換器 $ACC0\sim ACC21$ に与えられる。比較器EQ11において、与えられた画像領域番号、フレーム番号、フィールド番号と、レジスタR11に格納されているBパッファ管理テーブルの内容とが比較され、その比較結果が各々のアドレス変換器 $ACC0\sim 21$ 毎にエンコーダEC11に与えられる。

【0036】エンコーダEС11に与えられた22個の

比較結果のうち、画像領域番号、フレーム番号、フィールド番号の全てが一致したエントリのメモリ領域番号を、アドレス15としてBバッファ105に出力する。Bバッファ105から、このアドレスに示されたメモリ領域に格納されている復号化結果が読み出され、表示用インタフェース102を介して表示装置103に与えられて表示される。

【0037】このアドレス変換器ACC0~ACC21 の構成を、より具体化した回路構成の例を図3に示す。 フレーム番号を入力される入力端子IN1、フィールド 番号を入力される入力端子 IN2、画像領域番号を入力 される入力端子IN3、書き込み信号を入力される入力 端子IN4、アドレス信号を入力される入力端子IN 5、表示終了信号を入力される入力端子 IN6、リセッ ト信号を入力される入力端子IN7が設けられている。 フレーム番号、フィールド番号、画像領域番号毎に、マ ルチプレクサMUX1~MUX3、レジスタR1~R 3、EX-NOR回路EXN1~EXN2、比較器EQ 1が設けられている。レジスタR1、R2、R3は、そ れぞれフレーム番号、フィールド番号、画像領域番号を 格納するために設けられている。また、フレーム番号と フィールド番号の比較を行うためにEX-NOR回路E XN1、EXN2が設けられているのはビット幅がそれ ぞれ1であり、画像領域番号の比較を行うために比較器 EQ1が設けられているのはビット幅が複数であるため

【0038】先ず、上述したように、メモリ管理装置104がBバッファ105におけるメモリ領域の確保を行う。Bバッファ管理テーブルにおいて、有効フラグが「無効」を示すエントリに対応したレジスタR1~R3に、新たに復号化された画像領域のフレーム番号、フィールド番号、画像領域番号を、次のような手順で保持させる。

【0039】入力端子IN7に、装置に電源が投入されて初期化するときに、論理「1」となるリセット信号が入力される。電源が投入されると論理「1」のリセット信号が入力端子IN7より入力され、OR回路OR3に入力される。OR回路OR3から、論理「1」の信号S10が出力されてレジスタR4に与えられ、反転されて論理「0」の信号S11が出力される。この信号S11が論理「0」のときは、当該メモリ領域は開放状態にあることを示す無効信号を意味し、出力端子OUT2により出力する。

【0040】入力端子IN4に、各レジスタR1~R3に書き込みを行うための書き込み信号が入力される。入力端子IN5には、当該メモリ領域が空いている場合、即ち有効フラグが「無効」である場合に、論理「1」となって書き込みを可能にするアドレス信号が入力される。AND回路AN1から論理「1」の信号S4がそれぞれのマルチプレクサMUX1~3に入力される。これ 50

により、マルチプレクサMUX1~3は、それぞれ入力 端子IN1~IN3とレジスタR1~R3の入力端子と が接続された状態に切り換わる。入力端子IN1~IN 3から、それぞれフレーム番号、フィールド番号、画像 領域番号が入力され、マルチプレクサMUX1~MUX 3を介してレジスタR1~R3にそれぞれ保持される。 【0041】AND回路AN1から論理「1」の信号S 4が出力されると、レジスタR4のデータは「1」とな り、論理「1」の有効信号S11が出力され、出力端子 OUT2から出力される。同時に、この有効信号S11 はAND回路AN5にも与えられる。この後、書き込み 信号は論理「0」となり、AND回路AN1の信号S4 は論理「0」となり、マルチプレクサMUX1~MUX 3に与えられて、マルチプレクサMUX1~MUX3の 接続状態が切り替わり、レジスタR1~R3の出力端子 がマルチプレクサMUX1~MUX3の入力端子に接続 される。

12

【0042】次に、Bバッファ105に復号化結果を書 き込み又は読み出すときのアドレス変換が行われる。復 号化結果の書き込みを行う場合、動画復号化装置101 から出力されたそれぞれフレーム番号、フィールド番 号、画像領域番号が入力端子 IN1~IN3に入力され る。入力されたフレーム番号とレジスタR1に格納され ているフレーム番号とがEX-NOR回路EXN1にお いて比較され、一致した場合に論理「1」、不一致の場 合に論理「0」の比較結果信号S1が出力され、AND 回路AN3及びAN4に与えられる。同様に、入力され たフィールド番号とレジスタR2に格納されているフィ ールド番号とがEX-NOR回路EXN2において比較 され、さらに入力された画像領域番号とレジスタR3に 格納されている画像領域番号とがEX-NOR回路EX N3において比較され、それぞれの比較結果信号S2、 S3がAND回路AN3及びAN4に与えられる。

【0043】フレーム番号、フィールド番号、画像領域 番号の全てが一致したか否かがAND回路AN3におい て判断され、全て一致した場合には論理「1」、いずれ か一つでも不一致である場合には論理「0」の信号S8 が出力され、AND回路AN5に出力される。上述した ように、AND回路AN5には信号S11が入力される 40 が、リセット時以外は論理「1」である。従って、フレ ーム番号、フィールド番号、画像領域番号の全てが一致 した場合には、AND回路AN5からは論理「1」のヒ ット信号S12が出力端子OUT1より出力され、図1 において示されたエンコーダEC11に与えられる。こ のような構成が、各メモリ領域毎に設けられており、ヒ ット信号に対応するメモリ領域番号が出力され、Bバッ ファ105に与えられる。Bバッファ105において、 このメモリ領域に新たに復号化された画像領域が書き込 まれる。

【0044】次に、表示のために格納された画像領域を

13

Bバッファ105のメモリ領域から読み出すためのアド レス変換が行われる。表示用インタフェース102か ら、読み出すべき画像領域のフレーム番号、フィールド 番号、画像領域番号が入力端子IN1~IN3に入力さ れる。入力されたフレーム番号とレジスタR1に格納さ れているフレーム番号とがEX-NOR回路EXN1に おいて比較され、一致した場合に論理「1」、不一致の 場合に論理「O」の比較結果信号S1が出力され、AN D回路AN3及びAN4に与えられる。入力されたフィ ールド番号とレジスタR2に格納されているフィールド 番号とがEX-NOR回路EXN2において比較され、 入力された画像領域番号とレジスタR3に格納されてい る画像領域番号とがEX-NOR回路EXN3において 比較され、それぞれの比較結果信号S2、S3がAND 回路AN3及びAN4に与えられる。フレーム番号、フ ィールド番号、画像領域番号の全てが一致したか否かが AND回路AN3において判断され、全て一致した場合 には論理「1」の信号S8が出力され、AND回路AN 5に出力される。AND回路AN5から論理「1」のヒ **ット信号S12が出力端子OUT1より出力され、図1** において示されたエンコーダEC11に与えられる。エ ンコーダEC11から、ヒット信号に対応するメモリ領 域番号が出力され、Bバッファ105に与えられる。B バッファ105において、このメモリ領域に格納されて いる画像領域が読み出されて、表示用インタフェース 1 02を介して表示装置103に与えられる。

【0045】表示終了後には、メモリ領域の開放が行われる。表示装置103において表示が終了すると、表示インタフェース102から論理「1」の表示終了信号が出力され、入力端子IN6を介して入力されて、AND回路AN2に入力される。AND回路AN2には、AND回路AN4からの出力信号S9も入力されるが、通常は後述するように論理「1」である。このため、AND回路AN2からは論理「1」の信号S5が出力されてOR回路OR1に与えられ、論理「1」の信号S10が出力されてレジスタR4に入力される。レジスタR4は、反転した論理「0」の信号S11として保持し、OUT2を介して無効信号を出力する。これにより、表示が終了した後は無効信号が出力されて、当該メモリ領域が開放される。

【0046】また、本実施の形態では、通常の表示終了によるメモリ領域の解放のみならず、Bバッファ105のメモリ領域を有効に活用できるように、次のような場合には強制的に出力端子OUT2から論理「0」の無効信号が出力されてメモリ領域が開放されるようにしている。

【0047】(a) トップ及びボトムフィールドの強 制開放

画像の性質によっては、飛び越し走査を行って表示する 場合であっても、フィルタリング処理を行うような場合 50

には、両フィールドの画素の重み付き平均を取った値を表示装置に出力することがある。このような場合には、トップフィールドの復号化結果がボトムフィールドの表示期間中においても使用される。そこで、トップフィールドの表示中は、表示が終了した領域であっても、この復号化結果を格納しているBバッファのメモリ領域を開放してはならない。

【0048】そこで、図3には図示されていないが、開放をロックするためのフラグレジスタを用意しておき、トップフィールドの表示を開始する時に、ロックレジスタをセットする。ロックレジスタがセットされている間は、Bバッファのメモリ領域を開放しない。そして、ボトムフィールドの表示を開始する時に、ロックレジスタをリセットする。

【0049】ここで、ボトムフィールドの表示を行って いくときには、不要になったトップフィールドを格納し ているBバッファのメモリ領域を早く開放することで、 メモリ領域を有効に利用することができる。そこで、ボ トムフィールドの表示が終了していくに従って、両フィ ールドのメモリ領域を開放する必要がある。図3におけ る入力端子IN8に、論理「1」の両フィールド開放信 号が入力され、OR回路OR1に入力される。OR回路 OR1から論理「1」の信号S6が出力されて、AND 回路AN4に与えられる。AND回路AN4には、フレ ーム番号の比較結果信号S1と画像領域番号の比較結果 信号S7とが入力される。従って、フレーム番号と画像 領域番号とが一致している場合には、フィールド番号の 一致/不一致を問わず、強制的にメモリ領域を開放させ るための論理「1」の信号S9がAND回路AN4から 出力される。この信号S9は、表示終了信号と共にAN D回路AN2に入力され、論理「1」の信号S5となっ **てOR回路OR1に与えられ、論理「1」の信号S10** がレジスタR4により反転され、論理「0」の無効信号 S11として出力される。これにより、強制的に両フィ ールドのメモリ領域が開放される。

【0050】(b) 画像領域の強制開放

表示を行う際に、画面上部又は下部の一部の行を表示しない場合がある。上述したような制御では、全ての画像領域の表示が終了しないと、Bバッファのメモリ領域を 開放しない。よって、表示されない画像領域が一部にでも存在すると、いつまでも開放されないメモリ領域が発生する可能性がある。そこで、このような事態を回避するために、最下行の表示が終了した時に、当該フィールドの画像領域の復号化結果が格納されているBバッファの全てのメモリ領域を開放するようにする。

【0051】図3において、最下行の表示が終了すると、入力端子IN9に論理「1」の画像領域開放信号が入力され、OR回路OR2に入力されて、論理「1」の信号S7がAND回路AN4に入力される。AND回路AN4には、フレーム番号に関する比較結果信号S1

BEST AVAILABLE COPY

(9)

15

と、フィールド番号に関する比較結果信号S 2 とが入力される。フレーム番号及びフィールド番号が一致した場合には、画像領域番号の一致/不一致を問わず、AND回路AN 4 からは論理「1」の信号S 9 が出力され、上記 (a) の場合と同様に論理「0」の無効信号S 1 1 が出力されることになる。これにより、画像領域を強制的に開放することができる。

【0052】上述した実施の形態は一例であって、本発明を限定するものではない。例えば、上記実施の形態では16行を1単位としてBバッファへの書き込み及び読み出しを行っているが、この行数には限定されない。例えば、8行、32行、64行等を1単位としてBバッファの管理を行ってもよい。また、上記実施の形態ではPA L方式における動画を例にとり説明したが、他の方式による動画を扱う場合にも本発明は適用が可能である。

【0053】さらに、図1、図3に示された構成は一例であり、様々な変形が可能である。Bバッファのメモリ領域とBピクチャの復号化結果の画像領域との対応関係を示したBバッファ管理テーブルを用いて、動画復号化装置とBバッファ、表示を行う装置とBバッファとの間のアドレス変換を行うものであればよい。

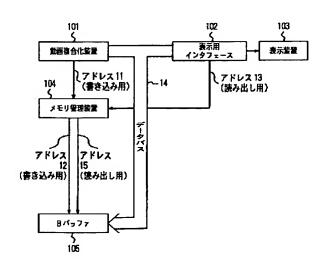
[0054]

【発明の効果】以上説明したように、本発明の動画復号 化装置用メモリ管理装置は、1/4・フレームよりも小さい例えば16行という小さい容量を単位としてBバッファに復号化結果を書き込み又は読み出すことができるようにアドレス管理を行うため、Bバッファの容量を1フレームよりも小さくすることができ、装置全体としてのコスト低減に寄与する。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施の形態による動画復号化装置用 メモリ管理装置の構成を示したブロック図。

【図2】



16

【図2】同動画復号化装置用メモリ管理装置を用いてア ドレス変換を行う動画復号化及び表示を行うシステムの 構成を示したブロック図。

【図3】同動画復号化装置用メモリ管理装置の詳細な構成を示した回路図。

【図4】同動画復号化装置用メモリ管理装置でアドレスを管理するときの復号化結果の画像領域とBバッファのメモリ領域との対応関係を示した説明図。

【図5】同動画復号化装置用メモリ管理装置において用 10 いられるBバッファ管理テーブルの内容を示した説明 図。

【図6】従来の装置におけるBピクチャをBバッファに 書き込むときの1単位を示した説明図。

【図7】従来の装置におけるBピクチャをBバッファに 書き込むときの手順を示した説明図。

【符号の説明】

11~15 アドレス

101 動画復号化装置

102 表示用インタフェース

20 103 表示装置

104 メモリ管理装置

105 Bバッファ

IN1~IN9 入力端子

ACC0~ACC21 アドレス変換器

MUX1~3、MUX11 マルチプレクサ

R1~4、R11 レジスタ

EQ1、EQ11 比較器

EС11 エンコーダ

EXN1~2 EX-NOR回路

30 OR1~3 OR回路

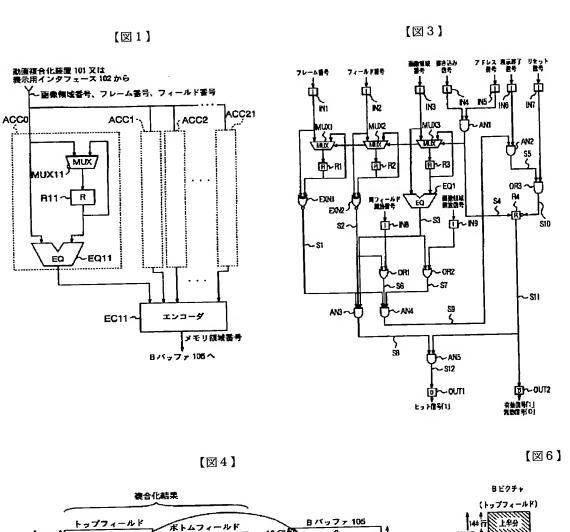
AN1~5 AND回路

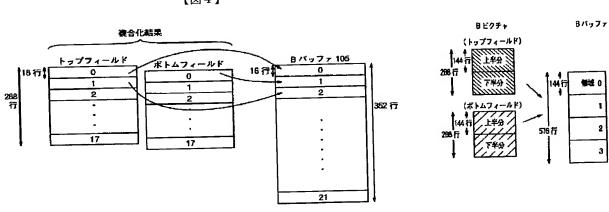
OUT1~2 出力端子

【図5】

番地	フレーム番号	フィールド 番号	画像領域番号	有効フラグ
0	1	トップ 又はボトム	0~17	VALID XI# INVALID
1	1			
• • • • • •	•••••	:	:	:
21				

· 1 · / /





#き込み 上半分 2 まき込み トップ はみ出し 下半分 3 まき込み 上半分 2 ボトム 上半分 2 ボトム 下半分 3 下十分 3 下十

【図7】

BEST AVAILABLE COPY